PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

11-015647

(43)Date of publication of application: 22.01.1999

(51)Int.Cl.

G06F 9/06

G06F 9/06

(21)Application number: 09-169939

(71)Applicant: HITACHI LTD

(22)Date of filing:

26.06.1997

(72)Inventor: NISHIJIMA HIDEJI

FUJIWARA KAZUNORI

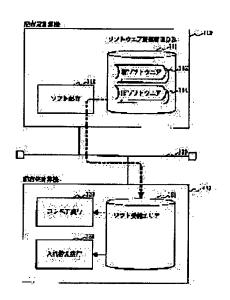
KONO KATSUMI WATAYA HIROSHI

(54) SOFTWARE MAINTENANCE METHOD

(57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To provide a means for ensuring the restoration of the software of a former (present) version for the failure of the exchange of software from the present version to a new version in the maintenance of software.

SOLUTION: A comparison execution means 132 is provided for a distribution destination computer in a state where the new version 113 and the former version 114 of software resource are stored in the prescribed storage area 131 of the distribution destination computer. The comparison execution means verifies identity between an execution module which is artificially generated from the software of the former version and an execution module (that is, the feasible form of the software of former version) which is previously registered before the exchange of software from the former version to the new version. When a verified result is satisfactory, a processing 133 for exchanging software to that of new version is executed. When the verified result is not satisfactory, the exchange processing 133 is stopped.



LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

26.05.2004

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

[Number of appeal against examiner's decision

(19)日本国特許庁(JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号

特開平11-15647

(43)公開日 平成11年(1999) 1月22日

(51) Int.Cl.*
G 0 6 F 9/06

機別配号 410

540

G06F 9/06

FΙ

410P

540C

審査請求 未謝求 請求項の数12 OL (全 9 頁)

(21)出顧番号

特顯平9-169939

(22)出顧日

平成9年(1997)6月26日

(71)出竄人 000005108

株式会社日立製作所

東京都千代田区神田駿河台四丁目6番地

(72)発明者 西島 英児

神奈川県川崎市麻生区王禅寺1099番地 株

式会社日立製作所システム開発研究所内

(72)発明者 藤原 和紀

茨城県日立市大みか町五丁目2番1号 株

式会社日立製作所大みか工場内

(72)発明者 河野 克己

神奈川県川崎市席生区王禅寺1099番地 株

式会社日立製作所システム開発研究所内

(74)代理人 弁理士 小川 勝男

最終質に続く

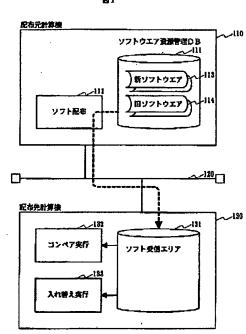
(54) 【発明の名称】 ソフトウエア保守方法

(57)【要約】

【課題】ソフトウエア保守において、現行バージョンから新バージョンへのソストウエアの入れ替えの失敗に備えて、旧(現行)パージョンのソフトウエアへの復旧を保証(常に元通りに関せられるということ)しておく手段を提供することである。

【解決手段】ソフトウエア資源の新バージョン113と旧バージョン114が配布先計算機の所定の記憶領域131に格納された状態において、配布先計算機にコンベア実行手段132を設けておき、該ソフトウエアを旧バージョンから新バージョンに入れ替える前に、コンベア実行手段が旧バージョンのソフトウエアから疑似的に生成される実行モジュールと既に登録されてある実行モジュール(旧バージョンのソフトウエアの実行可能形式を指す)間の同一性を検証する。検証結果が良好の時には、新バージョンのソフトウエアに入れ替える処理133に移行するが、検証結果が不良の時には、このような入れ替え処理133を中止する。

8



【特許請求の範囲】

【請求項1】配布元計算機が新パージョンのソフトウエ ア資源を配布先計算機へ格納し、該配布先計算機が新バ ージョンと旧パージョンのソフトウエア資源を保持して おり、該ソフトウェア資源の各パージョンがソースファ イルまたはオブジェクトまたはロードモジュールおよび インストールスクリプトまたはコンペアスクリプトから なり、該ソフトウエア資源のうちのインストールスクリ ブトを起動して実行可能形式を生成するための入れ替え 実行手段を有する場合において、該配布先計算機にコン ペア実行手段を設けて、該入れ替え実行手段が起動する 前に、該コンペア実行手段が該コンペアスクリプトを起 動することによって該旧バージョンのソフトウエア資源 から生成される実行可能形式と現行稼働状態の実行可能 形式間の一致性を検証した後に、検証結果に従って該入 れ替え実行手段が実行可能形式の入れ替えを実施するこ とを特徴とするソフトウエア保守方法。

【請求項2】請求項1項記載の配布先計算機において、前記コンペア実行手段が該インストールスクリプトを解析してコンペアコマンドを生成・実行することによって該旧バージョンのソフトウエア資源から生成される実行可能形式と現行稼働状態の実行可能形式間の一致性を検証した後に、検証結果に従って該入れ替え実行手段が実行可能形式の入れ替えを実施することを特徴とするソフトウエア保守方法。

【請求項3】請求項1項記載の配布先計算機において、前記コンペア実行手段がインストール先を一時的なエリアに指定して該インストールスクリプトを起動した後に、該一時的なエリアに生成された実行可能形式と現行稼働状態の実行可能形式間の一致性を検証した後に、検証結果に従って該入れ替え実行手段が実行可能形式の入れ替えを実施することを特徴とするソフトウエア保守方法。

【請求項4】前記コンペア実行手段が配布元計算機から配布先計算機へソフトウエア資源を格納した後に起動されること、を特徴とする請求項1~3項記載のソフトウエア保守方法。

【請求項5】前記コンペア実行手段が配布先計算機の立ち上げ後に起動されること、を特徴とする請求項1~3項記載のソフトウエア保守方法。

【請求項6】前記コンペア実行手段が配布先計算機の立ち下げ時に起動されること、を特徴とする請求項1~3項記載のソフトウエア保守方法。

【請求項7】前記コンペア実行手段が指定された日付や 時刻で起動されること、を特徴とする請求項1~3項記 載のソフトウエア保守方法。

【請求項8】前記コンペア実行手段が低い優先度で起動されること、を特徴とする請求項1~3項記載のソフトウエア保守方法。

【請求項9】前記コンペア実行手段による検証結果が全

て一致の時に限り前記入れ替え実行手段を実行し、 該検証結果が少なくとも1つの不一致の時には前記入れ替え 実行手段を実行しないこと、を特徴とする請求項1~3 項記載のソフトウエア保守方法。

【請求項10】前記コンペア実行手段による検証結果が 一致となったソフトウエア資源に対して前記入れ替え実 行手段を実行すること、を特徴とする請求項1~3項記 載のソフトウエア保守方法。

【請求項11】前記コンペアスクリプトが前記フトウエア資源を元に一時的に生成する実行可能形式と現行稼働状態の実行可能形式間の一致性を比較するコマンド郡からなること、を特徴とする請求項1~3項記載のソフトウエア保守方法。

【請求項12】前記インストールスクリプトが前記ソフトウエア資源を元に実行可能な形式を生成するコマンド郡からなり、ソフトウエア種別・ソフトウエア名・ソフトウエア資源名・インストールオプション別に分類されたフォーマットからなること、を特徴とする請求項1~3項記載のソフトウエア保守方法。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、分散配置された複数の配布先計算機へのソフトウエア保守に係り、特に、各配布先計算機へ新パージョンのプログラムを入れ替える前に、万が一入れ替えが失敗した時にシステム稼働の異常事態を避けるために、元の状態に確実に復旧できるという保証をとっておくのに好適なソフトウエア保守方法に関する。

[0002]

【従来の技術】従来の技術は、特開平第5-10831 7号「ネツトワークシステム及びそのソフトウエア管理 方法」に示されている。

【0003】従来の技術は、配布元計算機が事前に準備 された新パージョンのソフトウエアを保持しており配布 先計算機に新パージョンの格納エリアにダウンロードし た後に、配布先計算機が新バージョンの格納エリア内の ソフトウエアのうちのインストールスクリプトを起動す ることによって現行パージョンから新パージョンへのソ ストウエアの入れ替えを実施する。新パージョンへのソ ストウエアの入れ替えが成功した時には、新バージョン の格納エリアを現行バージョンの格納エリアに移動させ る。一方、新パージョンへのソストウエアの入れ替えが 失敗した時には、配布先計算機が旧(現行)パージョン の格納エリア内のソフトウエアのうちのインストールス クリプトを起動することによって旧(現行)パージョン のソフトウエアへの復旧を実施する。常に、旧(現行) パージョンの格納エリアには、前回の入れ替えの実施で 成功した、旧(現行)パージョンのソフトウエアが格納 されている。

[0004]

【発明が解決しようとする課題】従来の技術は、万が一現行パージョンから新パージョンへのソストウェアの入れ替えが失敗した時に、旧(現行)パージョンのソフトウエアへの復旧が保証(常に元通りに戻せられるということ)されていないために、旧(現行)パージョンのソフトウェアへの復旧も失敗することがあり、結局、配布先計算機のソフトウェアシステムの動作不能によって業務の支障を招く恐れがある。具体的な一例を以下に説明する。

【0005】例えば、リアルタイム制御計算機に代表される常駐型タスクは、主メモリ内にローディングされることによってインストールが完了するものであり、次のようなインストールの制約がある。なお、タスクとは同時に起動できる実行モジュール数が1つに限られている実行モジュールの種別を指す。

- 【0006】(A1)メモリ内の実行モジュールをバックアップする手段がない

(A2) メモリ内の他の実行モジュール間とリンケージをとるためのインストールスクリプトが必要となる。 【0007】このようなインストールの制約によって、

次のような問題点がある。
【0008】「タスクを新パージョンに入れ替えた時に、これが万が一失敗した時に、元の旧パージョンへ確実に戻すことができない」この問題の発生する原因には、旧パージョンの入れ替え直後と新パージョンの入れ替え直後間で状況の変化があるためで、具体的には次の

【0009】(B1)ローディングパラメータの違い (B2)メモリ使用状況の変化

ような要因があげられる。

(日3) パッチによるメモリ空間のアドレスとデータ関係の変化

このような要因がある限り、ソフトウエア保守の高信頼 化を図るためには、次の課題を解決する必要がある。

【0010】「メモリ内へ常駐する実行モジュールが、 入れ替える前の状態と、復旧した後で、アドレス空間お よびデータが一致化されていることを保証しなければな らない」

以上のように、本発明の目的は、現行バージョンから新 バージョンへのソストウエアの入れ替えの失敗に備え て、旧(現行)バージョンのソフトウエアへの復旧を保 証(常に元通りに戻せられるということ)しておく手段 を提供することである。

[0011]

【課題を解決するための手段】ソフトウエアの新バージョンと旧バージョンが事前に配布先計算機の所定の記憶領域に格納された状態において、配布先計算機にコンペア実行手段を設けておき、該ソフトウエアを旧バージョンから新バージョンに入れ替える前に、コンペア実行手段が旧バージョンのソフトウエアから疑似的に生成される実行モジュールと既に登録されてある実行モジュール

(旧パージョンのソフトウエアの実行可能形式を指す) 間の同一性を検証する。

【0012】検証結果が良好の時には、新パージョンの ソフトウエアに入れ替える処理に移行するが、検証結果 が不良の時には、このような入れ替え処理を中止する。

【0013】コンペア実行手段は、旧パージョンのソフ トウエアがソースファイルまたはオブジェクトやライブ ラリおよびインストールスクリプトに加えてコンペアス クリプトを含んでいる時には、コンペアスクリプトを起 動する。または、旧パージョンのソフトウエアがソース ファイルまたはオブジェク トやライブラリおよびインス トールスクリプトのみを含んでいる時には、インストー ルスクリプトを解析して、ソフトウエア種別に従ってコ ンペアコマンドを生成・実行する。ここで、コンペアス クリプトとは、旧パージョンのソフトウエアから疑似的 に生成される実行モジュールと既に登録されてある実行 モジュール間を比較するためのコンペアコマンドを記述 したものである。インストールスクリプトとは、旧パー ジョンのソフトウエアから実行モジュールを生成するた めのコンパイル・リンク・ロードコマンドを記述したも のである。

【0014】ソフトウエアが複数ある場合には、コンペア実行手段は、複数のソフトウエアを実行対象とする。 【0015】前記コンペア実行手段によって、旧バージョンのソフトウエアから疑似的に生成される実行モジュールと既に登録されてある実行モジュール(旧バージョンのソフトウエアの実行可能形式を指す)間の同一性を検証しておくため、万が一、該ソフトウエアを旧バージョンから新バージョンに入れ替える処理が失敗した時でも、旧バージョンのソフトウエアへの復旧処理は、入れ替える前の実行モジュールに元通りに戻すことが可能となる。

【0016】このような元通りに戻せられるという高信頼なソフトウェア保守の実現によって、常にソフトウエアは正常な動作状態を維持することができ、ソフトウエアシステムの安全な稼働を保証させることができる。

[0017]

【発明の実施の形態】以下、本発明を実現するための実施例を図面により説明する。

【0018】[1] 実施例1

(A) ハード・ソフトウエア構成例

図1に本発明を実現するためのハード・ソフトウェア構成の一例を示す。図1は、ハードウェア構成として、配布元計算機110と配布先計算機130がネットワーク120に接続された構成を示している。配布先計算機130は1つに限定されるものではなく複数のものがネットワーク120に接続されていてもかまわない。配布元計算機110はソフトウエア資源管理データベース111およびソフト配布手段112を有する。一方、配布先計算機130はソフト受信エリア131、コンペア実行

手段132、および、入れ替え実行手段133を有す る。ソフトウエア保守を実施する場合、ソフト配布手段 112がソフトウェア資源管理データベース111のう ち入れ替えるペきソフトウエアの新パージョン113と 旧パージョン114を保守対象となる配布先計算機13 0のソフト受信エリア131にダウンロードする。旧バ ージョンのソフトウエアとは、配布先計算機にとって現 行パージョンのソフトウエアを指す。新パージョンおよ び旧パージョンのソフトウエアとして、それぞれがソー スファイルまたはオブジェクトやライブラリおよびイン ストールスクリプトに加えてコンペアスクリプトを有し ている。そして、入れ替え実行手段133がソフト受信 エリア131にダウンロードされた新パージョンのソス トウエアのインストールスクリプトを起動することによ って旧(現行)パージョンから新パージョンへソフトウ エアの入れ替えを実施する。もしも、この入れ替えが失 敗した時には、入れ替え実行手段133がソフト受信エ リア131にダウンロードされた旧パージョンのソスト ウェアのインストールスクリプトを起動することによっ で旧(現行)パージョンのソフトウエアへの復旧を実施 する。ここで、インストールスクリプトとは、それぞれ のパージョンのソフトウェアから実行モジュールを生成 するためのコンパイル・リンク・ロードコマンドを記述 したものである。

【0019】本発明の特徴は、入れ替え実行手段133が動作する前に、コンペア実行手段132が旧バージョンのソフトウエアのコンペアスクリプトを起動することによって、旧バージョンのソフトウエアから疑似的に生成される実行モジュールと既に登録されてある実行モジュール(旧バージョンのソフトウエアの実行可能形式を指す)間の同一性を検証するものである。ここで、コンペアスクリプトとは、旧バージョンのソフトウエアから疑似的に生成される実行モジュールと既に登録されてある実行モジュール間を比較するためのコンペアコマンドを記述したものである。

【0020】(B)配布先計算機のDB構成例と処理の 流れ

図2は、ソフト受信エリア131のデータベース構成例である。ソフト受信エリア131は、ソフト配布手段112によってダウンロードされたソフトウエアの新バージョン113と旧バージョン114が格納される記憶領域である。新バージョンのソフトウエアが「ソフトウエア A.N」のディレクトリ名称の構成下に、一方、旧バージョンのソフトウエアが「ソフトウエア A.B」のディレクトリ名称の構成下に格納される。例えば、入れ替えるソフトウエアとしてtaskAとtaskBが対象の場合、taskA.Nのディレクトリ下210にソフトウエアtaskAの新バージョン、taskA.Bのディレクトリ下220にソフトウエアtaskAの旧バージョン、taskB.Nのディレクトリ下230にソフトウエアtaskBの新バージョン、および、task

B. Bのディレクトリ下240にソフトウエアtaskBの旧バ ージョンが格納される。新パージョンと旧パージョンの ソフトウエアは、それぞれがソースファイルまたはオブ. ジェクトやライブラリおよびインストールスクリプトに 加えてコンペアスクリプトを有している。例えば、ソフ トウエアtaskAの新パージョンはオブジェクトtaskA.o2 11、インストールスクリプトap_load212、およ び、コンペアスクリプトap_comp213、ならびに、ソ フトウエアtaskAの旧パージョンはオブジェクトtaskA.o 221、インストールスクリプトap_load222、およ び、コンペアスクリプトap_comp223からなる。ここ で、オブジェクトtaskA. o 2 1 1 とtaskB. o 2 2 1 間は新 旧間で修正が加えられているので部分的に異なる。ま た、インストールスクリプトap_load212とap_load2 22間およびコンペアスクリプトap_comp213とap_co mp223間はソフトウエア名称やコマンド名称等の変更 が稀であるので同一のケースが多い。

【0021】図3は、コンペアスクリプトap_comp223のコンペアコマンドの記述例である。コマンド例としてUNIXシステムにおけるBourne shを用いている。コンペアスクリプトap_comp223が起動されると、301、302、303の順に解析され、結局、解析結果の「comp+P-o taskA taskA.o」が実行される。この「comp+P-o taskA taskA.o」は、オブジェクトtaskA.oから疑似的に生成した実行モジュールtaskAと既に登録されてある実行モジュールtaskA (現行パージョンのソフトウエアの実行可能形式taskAを指す)間の同一性を比較して、両者間の異なる部分を表示する。

【0022】図4は、コンペア実行手段132の処理の 流れを示す。ステップ401は、ソフト受信エリアから 現行パージョンのソフトウエア名の取り出しを行なう。 例えば、ソフト受信エリア131のうちディレクリ名が サフィックス'.B'を有するものを検索すれば、taskA.B 220とtaskB.B240を取り出すことができる。ソフ トウエア名が複数存在する場合には、プログラム名称の 頭に、以下のステップを実行していく。ここで以下で は、ソフトウエア名としてtaskAを用いて説明する。ス テップ402は、取り出したソフトウエア名を利用者に 知らせるために画面等に表示する。例えば、taskA.Bか らサフィックス'.B'を取り除いたものをソフトウエア名 称として、画面に「ソフトウエア [taskA] のコンペア 実行」と表示する。図5が画面に表示される内容の例で ある。ここでは、図5の501のように表示される。ス テップ403は、取り出したソフトウエア名に対するコ ンペアスクリプトap_compを起動する。例えば、ソフト ウエアtaskAのコンペアスクリプトap_comp 2 2 3 を起動 する。コンペアスクリプトap_comp 2 2 3 を起動する と、結局、「comp +P -o taskA taskA.o」が実行され る。この「comp +P -o taskA taskA.o」の実行結果は、 オプジェクトtaskA. o221から疑似的に生成した実行

モジュールtaskAと既に登録されてある実行モジュールtaskA(現行バージョンのソフトウエアの実行可能形式taskAを指す)間が同一の場合には画面に何も表示されないが、逆に異なる場合には違いの詳細情報が画面に表示される。例えば、もしもこの実行結果が異なる場合には図5の502のように表示される。ステップ404は、取り出したソフトウエアのうちまだ未処理のものが存在するかを確認して、存在する場合にはステップ402に戻り、存在しない場合には終了する。例えば、取り出したソフトウエアのうちtaskBが未処理であるので、ソフトウエアtaskBに対してステップ402~403を処理する。取り出したソフトウエアに対して全て処理した後に、本処理は終了する。

【0023】以上のようなコンペア実行手段132によって、入れ替えるベきソフトウエアを旧パージョンからから疑似的に生成される実行モジュールと既に登録されてある実行モジュール(旧パージョンのソフトウエアの実行可能形式を指す)間の同一性を検証した後に、検証結果が良好の時には、新パージョンのソフトウエアに入れ替える処理に移行するが、検証結果が不良の時には、このような入れ替え処理を中止する。このように、同一性を検証しておくため、万が一、入れ替えるベきソフトウエアを旧パージョンから新パージョンに入れ替える処理が失敗した時でも、旧パージョンのソフトウエアへの復旧処理は、入れ替える前の実行モジュールに元通りに戻すことが可能となる。

【0024】[2] 実施例2

実施例1の変形例として、コンペア実行手段132がコ ンペアスクリプトを実行する代わりに、コンペア実行手 段132がインストールスクリプトを解析して、ソフト ウエア種別に従ってコンペアコマンドを生成・実行する 実施例を説明する。このようなコンペア実行手段は、イ ンストールスクリプトを元にコンペアコマンドを生成・ 実行するので、コンペアスクリプトを作成するのがユー ザにとって面倒な場合に有効となり、コンペアスクリプ トを準備する必要がなくなる。なお、ハードウエア・ソ フトウエア構成は図1と同様であり、ソフト受信エリア のデータベース131は、図2においてコンペアスクリ プトap_comp213と223がない場合の構成となる。 【0025】図6は、インストールスクリプトap_load 222のインストールコマンドの記述例である。コマン ド例としてUNIXシステムにおけるBourne shを用い ている。インストールスクリプトap_load222が起動 されると、601、602、603、604の頃に解析 され、結局、解析結果の「reload +P taskA 100 +L tas kA.o -i 10j が実行される。この「reload +P taskA 10 0 +L taskA.o -l 10」は、オブジェクトtaskA.oのリン ケージを実施することによって実行モジュールtaskAが タスク番号100の優先度10で主メモリ内に生成される。 【0026】図7は、コンペア実行手段132がインス

トールスクリプトを解析して、ソフトウエア種別に従っ てコンペアコマンドを生成・実行する処理の流れを示 す。図7におけるステップ401、402、および、4 04は、図4と同様の処理である。ステップ701は、 取り出したソフトウェア名に対するインストールスクリ プトap loadを解析する。例えば、ソフトウエアtaskAの インストールスクリプトap_load222を解析する。ソ フトウエア種別によって生成すべきコンペアコマンドが 異なるので、ここでは、インストールスクリプトap_loa d222のうちでソフトウエア種別を識別するための変 数KINDを設けている。インストールスクリプトap_load 222を解析すると、変数KINDの値がtaskであるので 「comp +P」を生成して、変数NAMEの値がtaskAであるの で「-o taskA」を生成して、変数OBJECTの値がtaskA.o であるので「taskA.o」を生成する。これらを並べた結 果として、コンペアコマンド「comp +P -o taskA task A.o」を生成する。ステップ702は、生成したコンペ アコマンドを起動する。例えば、コンペアコマンド「co mp +P-o taskA taskA.o」を起動する。ステップ701 と702は、結果的にはステップ403と同様の内容と

【0027】以上のようなコンペア実行手段によって、インストールスクリプトを元にコンペアコマンドを生成・実行するので、コンペアスクリプトを準備する必要がなくなり、ユーザの負担軽減およびディスク容量の削減につながる。その反面、コンペアコマンドを解析して生成するのに要する時間が増加する。

[0028] [3] 実施例3

実施例1の変形例として、コンペア実行手段132がコンペアスクリプトを実行する代わりに、コンペア実行手段132がインストール先を変更した形式でインストールスクリプトを実行後に、変更したインストール先に生成された実行モジュールと現行バージョンの実行モジュール間でコンペアを実行する実施例を説明する。このようなコンペア実行手段は、ソフトウエア種別がプロセスやテキストデータの場合に有効であり、疑似的に生成した実行モジュールと現行バージョン間の実行モジュール間を比較するコマンドが提供されていない場合に必要となる。なお、ハードウエア・ソフトウエア構成は図1と同様であり、ソフト受信エリアのデータベース131は、図8に示す通りである。

【0029】図8のソフト受慣エリア131は、入れ替えるソフトウエアとしてprocessAとprocessBが対象の場合を例にしているので、図2のデータベース構成のうちで、taskAがprocessAに、および、taskBがprocessBに置き換わった構成となる。しかも、コンペアスクリプトap_compを含んでいない。すなわち、processA、Nのディレクトリ下810にソフトウエアprocessAの新パージョン、processA、Bのディレクトリ下820にソフトウエアprocessAの旧パージョン、processB、Nのディレクトリ下

830にソフトウエアprocessBの新バージョン、および、processB.Bのディレクトリ下840にソフトウエアprocessBの旧バージョンが格納された構成である。ソフトウエアprocessAの新バージョンはオブジェクトprocessA.0811およびインストールスクリプトap_load812、ならびに、ソフトウエアprocessAの旧バージョンはオブジェクトprocessA.0821およびインストールスクリプトap_load822からなる。

【0030】図9は、インストールスクリプトap_load 822のインストールコマンドの記述例である。インストールスクリプトap_load 822が起動されると、901、902、903、904の順に解析され、結局、解析結果の「cc -o /usr/local/bin/process A process A o」が実行される。この「cc -o /usr/local/bin/proces A process A o」は、オブジェクトprocess A oのリンケージを実施することによって実行モジュールprocess Aがインストール先の/usr/local/binに生成される。

【0031】図10は、コンペア実行手段132がイン ストール先を変更した形式でインストールスクリプトを 実行後に、変更したインストール先に生成された実行モ ジュールと現行パージョンの実行モジュール間でコンペ アを実行する処理の流れを示す。図10におけるステッ プ401、402、および、404は、図4と同様の処 理である。ステップ1001は、インストール先に正式 に実行モジュールを生成せずに仮の実行モジュールを必 要とするために、取り出したソフトウェア名に対するイ ンストールスクリプトap_loadをインストール先を変更 して実行する。例えば、ソフトウエアprocessAのインス トールスクリプトap_load822のうちで指定されたイ ンストール先の変数INSTDIRの値を". * (カレントディレ クトリを意味する)に変更した結果、すなわち、「cc o ./processA processA.o」を実行する。この結果、カ レントディレクトリ(図8の820)に実行モジュール processAが生成される。ステップ1002は、仮に生成 した実行モジュールと正式な現行バージョンの実行モジ ュール間で比較検証を行なう。例えば、UNIXシステ ムにおけるファイル比較コマンドcmpを利用して、「cmp ./processA /usr/local/bin/processA」を実行するこ とによって比較検証を行なう。正式な現行バージョンの 実行モジュールの所在は、インストールスクリプトap_I oad822の変数INSTDIRの値 (/usr/local/bin) であ る。このように、ステップ1001と1002は、イン ストールスクリプトap_load822を元に、仮の場所に 生成させた実行モジュールと正式な現行バージョンの実 行モジュール間の比較検証を行なうことができる。

【0032】[4]各実施例の補足

(A) コンペア実行手段の起動タイミング 実施例1~3のそれぞれにおいて、コンペア実行手段1 32の起動タイミングとして、(1)配布先計算機に入れ替えるペきソフトウエアをダウンロード後、(2)配

布先計算機を立ち上げ後、(3)配布先計算機を立ち下 げ時、(4)ユーザの指定した日付と時刻、(5) CP U負荷が低い時、等を設けておき、配布先計算機の特徴 に応じて使い分ける。上記の(1)は、ソフト配布手段 112が入れ替えるべきソフトウェアをダウンロードし た後にコンペア実行手段132に実行指令を与えれば実 現される。上記の(2)は、配布先計算機の立ち上げの イニシャル処理の中にコンペア実行手段132に実行指 令を要求するコマンドを記述することによって実現され る。上記の(3)は、配布先計算機の立ち下げのシャッ トダウン処理の中にコンペア実行手段132に実行指令 を要求するコマンドを記述することによって実現され る。上記の(4)は、ソフト配布手段112が入れ替え るべきソフトウエアをダウンロードした後にコンペア実 行手段132に指定日付・時刻での実行指令を与えれば 実現される。指定日付・時刻での実行指令にはUNIX システムでのatコマンドがある。上記の (5) は、ソフ ト配布手段112が入れ替えるベきソフトウエアをダウ ンロードした後にコンペア実行手段132に低優先度指 定での実行指令を与えれば実現される。低優先度指定で の実行指令にはUNIXシステムでのniceコマンドがあ る。このような起動タイミングの使い分けによって、適 切なタイミングでソフトウエア保守を実施できるので、 円滑な計算機システムの運用を達成できる。

【0033】(日)コンペア実行から入れ替え実行への 移行

実施例1~3のそれぞれにおいて、コンペア実行手段132の処理終了後から入れ替え実行手段133への移行の仕方として、(1)比較検証結果が全て一致の時に限り入れ替え実行へ移り、少なくとも1つの不一致がある時には入れ替え実行を中断する、(2)比較検証結果が一致のソフトウエアのみを入れ替え実行手段が実施し、不一致のソフトウエアを無視する、等の手段を設けて、配布先計算機の特徴に応じて使い分ける。このような移行方法の使い分けによって、計算機システムの信頼度に従ったソフトウエア保守を実施できる。

[0034]

【発明の効果】以上のような、コンペア実行手段によって、旧パージョンのソフトウエアから疑似的に生成される実行モジュールと既に登録されてある実行モジュール(旧パージョンのソフトウエアの実行可能形式を指す)間の同一性を検証しておくため、万が一、該ソフトウエアを旧パージョンから新パージョンに入れ替える処理が失敗した時でも、旧パージョンのソフトウエアへの復旧処理は、入れ替える前の実行モジュールに元通りに戻すことが可能となる。

【0035】このような元通りに戻せられるという高信頼なソフトウエア保守の実現によって、常にソフトウエアは正常な動作状態を維持することができ、ソフトウエアシステムの安全な稼働を保証させることができる。

【図面の簡単な説明】

【図1】ソフトウエア保守システム構成の一例である。

【図2】ソフト受信エリアのデータベース構成 (タスクの対象) の一例である。

【図3】タスク向けコンペアスクリプトのコマンド記述 の一例である。

【図4】コンペア実行手段のコンペアスクリプト起動処 理の一例である。

【図5】画面への表示内容の一例である。

【図6】タスク向けインストールスクリプトのコマンド 記述の一例である。

【図7】コンペア実行手段のコンペアコマンド生成・実 行処理の一例である。 【図8】ソフト受信エリアのデータベース構成(プロセスの対象)の一例である。

【図9】プロセス向けインストールスクリプトのコマンド記述の一例である。

【図10】コンペア実行手段の仮の実行モジュール生成 とコマンド実行処理の一例である。

【符号の説明】

110…配布元計算機、120…ネットワーク、130 …配布先計算機、111…ソフトウエア資源管理データ ベース、 112…ソフト配布手段、113…新パージョンのソフトウエア郡、114…旧パージョンのソフト ウエア郡、131…ソフト受信エリア、132…コンペア実行手段、 133…入れ替え実行手段。

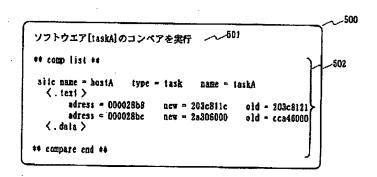
【図1】

【図2】

81 图 2 尼布克計算機 受信エリア taska N laskA o 割ソフトウエア ap_load <u>-120</u>□ -221 laskA. B taskA. o 222 コンペア電行 ソフト受信エリア 230 入的學生亦行 taska. N taskB, B

[図5]

图 5



[図3]

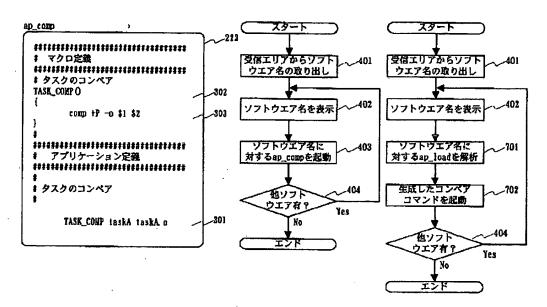
【図4】

【図7】

₩3

図4

図7



[図6]

⊠ 6

